Brief Explanation of the Japanese Publication No. 4-216158

Date of Publication: August 6, 1992

Application No.: 3-36668

Date of Filing: February 7, 1991

Foreign Application Priority Data: February 15, 1990 – USA ... 480437

(USP 5,263,157)

Title of the Invention: Method and system for providing user access control

within a distributed data processing system by the

exchange of access control profiles

Inventor: Frederick L. Janis, Texas, U.S.A.

Applicant: International Business Machines Corporation (U.S.A.)

A method is disclosed for providing user access control for a plurality of resource objects within a distributed data processing system having a plurality of resource managers. A reference monitor service is established and a plurality of access control profiles are stored therein. Thereafter, selected access control profiles are exchanged between the reference monitor service and a resource manager in response to an attempted access of a particular resource object controlled by that resource manager. The resource manager may then control access to the resource object by utilizing the exchanged access control profile. In a preferred embodiment of the present invention, each access control profile may include access control information relating to a selected user; a selected resource object; a selected group of users; a selected set of resource objects; or, a predetermined set of resource objects and a selected group of users.

# This Page Blank (uspto)

L-00EC0006

(19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公 開 特 許 公 報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平4-216158

(43)公開日 平成4年(1992)8月6日

(51) Int.Cl.5

識別記号 庁内整理番号 FI

技術表示箇所

G06F 15/16

380 D 9190-5L

13/00

357 Z 7368-5B

審査請求 有 請求項の数12(全 8 頁)

(21)出願番号

特願平3-36668

(22)出願日

平成3年(1991)2月7日

(31)優先権主張番号 480437

(32) 優先日

1990年2月15日

(33)優先権主張国

米国 (US)

(71)出願人 390009531

**、インターナシヨナル・ビジネス・マシーン** 

ズ・コーポレイション

INTERNATIONAL BUSIN ESS MASCHINES CORPO

RATION

アメリカ合衆国10504、ニユーヨーク州

アーモンク (番地なし)

(72)発明者 フレデリック・エル・ジヤニズ

アメリカ合衆国76278、テキサス州、ケラ

一、クウエイル・ラン 812番地

(74)代理人 弁理士 頓宮 孝一 (外4名)

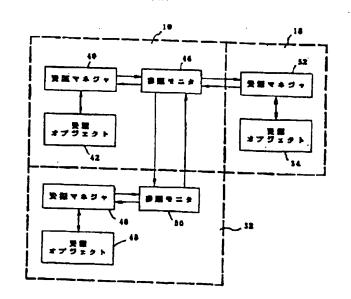
(54) 【発明の名称】 分散データ処理システム内でユーザ・アクセスの制御を実現する方法

## (57)【要約】

【目的】複数の資源マネジャを有する分散データ処理シ ステム内で複数の資源オブジェクトに対するユーザ・ア クセスの制御を実現する方法を提供する。

【構成】参照モニタ・サービス(4.4、5.0)を確立 し、複数のアクセス制御プロファ イルをそこに記憶す る。その後、ある資源マネジャ(40、46、52)に よって制御される特定の資源オプジェクト(4.2、4 8、54)へのアクセスの試みに応答して、選択された アクセス制御プロファイルが、参照モニタ・サービスと その資源マネジャの間で交換される。その後、資源マネ ジャは、交換されたアクセス制御 プロファイルを用い て、その資源オブジェクトに対す るアクセスを制御す る。

【効果】分散データ処理システムでのアクセス制御を実 現し、これによって、システム全体を通じてのアクセス 制御情報の交換によって、選択された資源オブジェクト へのアクセスを、分散データ処理システム全体を通じて 制御する方法が実現される。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】複数の資源オブジェクトに関連づけられた 複数の資源マネジャを有する分散データ処理システム内 で前記複数の資源オブジェクトに対するユーザ・アクセ スの制御を実現する方法であって、参照モニタ・サービ ス内に、複数のアクセス制御プロファイルを記憶するス テップと、特定の資源オブジェクトへのアクセスの試み に応答して、前記参照モニタ・サービスと選択された資 顔マネジャの間で、選択されたアクセス制御プロファイ ルを交換するステップと、前記資源マネジャを利用し て、前記選択されたアクセス制御 プロファイルに従っ て、前記特定の資顔オブジェクトに対するアクセスを制 御するステップとを含む、分散データ処理システム内で ユーザ・アクセスの制御を実現する方法。

1

【請求項2】前記複数のアクセス制御プロファイルから 選択されたプロファイルがそれぞれ選択されたユーザに 関するアクセス制御情報を含む、請求項1に記載の、分 散データ処理システム内でユーザ・アクセスの制御を実 現する方法。

【請求項3】前記複数のアクセス制御プロファイルから 選択されたプロファイルがそれぞれ選択された資源オブ ジェクトに関するアクセス制御情報を含む、請求項1に 記載の、分散データ処理システム内でユーザ・アクセス の制御を実現する方法。

【請求項4】前記複数のアクセス制御プロファイルから 選択されたプロファイルがそれぞれ選択されたユーザ・ グループに関するアクセス制御情報を含む、請求項1に 記載の、分散データ処理システム内でユーザ・アクセス の制御を実現する方法。

【請求項5】前記複数のアクセス制御プロファイルから 選択されたプロファイルがそれぞれ選択された1組の資 源オプジェクトに関するアクセス制御情報を含む、請求 項1に記載の、分散データ処理システム内でユーザ・ア クセスの制御を実現する方法。

【請求項6】前記複数のアクセス制御プロファイルから 選択されたプロファイルがそれぞれ所定の1組の資源オ プジェクトと、それぞれが前記所定の2組の資源オブジ ェクトの少なくとも一部分へのアクセスを許可されてい るユーザの選択されたリストとに関するアクセス制御情 報を含む、請求項1に記載の、分散データ処理システム 内でユーザ・アクセスの制御を実現する方法。

【請求項7】複数の資源オブジェクトに関連づけられた 複数の資源マネジャを有する分散データ処理システム内 で前記複数の資源オブジェクトに対するユーザ・アクセ スの制御を実現する方法であって、前記分散データ処理 システム内で参照モニタ・サービスを確立するステップ と、前記参照モニタ・サービス内に、複数のアクセス制 御プロファイルを記憶するステップと、特定の資源オブ ジェクトへのアクセスの試みに応答して、前記参照モニ タ・サービスと選択された資源マネジャの間で、選択さ50 びアプリケーションに対するアクセス制御とを実現する

れたアクセス制御プロファイルを交換するステップと、 前記資源マネジャを利用して、前記選択されたアクセス 制御プロファイルに従って、前記特定の資源オブジェク トに対するアクセスを制御するステップとを含む、分散 データ処理システム内でユーザ・アクセスの制御を実現

【請求項8】 前記複数のアクセス制御プロファイルから 選択されたプロファイルがそれぞれ選択されたユーザに 関するアクセス制御情報を含む、請求項7に記載の、分 散データ処理システム内でユーザ・アクセスの制御を実 現する方法。

【請求項9】前記複数のアクセス制御プロファイルから 選択されたプロファイルがそれぞれ選択された資源オブ ジェクトに関するアクセス制御情報を含む、請求項7に 記載の、分散データ処理システム内でユーザ・アクセス の制御を実現する方法。

【請求項10】前記複数のアクセス制御プロファイルか ら選択されたプロファイルがそれぞれ選択されたユーザ ・グループに関するアクセス制御情報を含む、請求項7 に記載の、分散データ処理システム内でユーザ・アクセ スの制御を実現する方法。

【請求項11】前記複数のアクセス制御プロファイルか ら選択されたプロファイルがそれぞれ選択された1組の 資源オブジェクトに関するアクセス制御情報を含む、請 求項7に記載の、分散データ処理システム内でユーザ・ アクセスの制御を実現する方法。

【請求項12】前記複数のアクセス制御プロファイルか ら選択されたプロファイルがそれぞれ所定の1組の資源 オブジェクトと、それぞれが前記所定の1組の資源オブ ジェクトの少なくとも一部分へのアクセスを許可されて いるユーザの選択されたリストとに関するアクセス制御 情報を含む、請求項7に記載の、分散データ処理システ ム内でユーザ・アクセスの制御を実現する方法。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、一般にデータ処理シス テムに関するものであり、具体的には、分散データ処理 システム内の複数の資源オブジェクトに対するアクセス の制御を実現する、改良された方法に関するものであ る。さらに具体的にいうと、本発明は、分散データ処理 40 システム全体を通じて、アクセス制御情報の高速かつ効 率的な交換を可能にするシステムに関するものである。

[0002]

【従来の技術】コンピュータに基づくデータ処理システ ムにおける、セキュリティおよびアクセス制御システム は、当技術分野で公知である。既存のアクセス制御シス テムは、一般に、単一ホスト・システム本位のものであ る。前述の単一ホスト・アクセス制御システムは、ホス トのセキュリティと、ファイルなどのシステム資源およ

ために利用される。それぞれのアプリケーションは、一 般に、そのアプリケーションによって制御される資源に 対するアクセス制御を実現しなければならない。

【0003】1BM370システムと共に使用するよう に設計されたアクセス制御システムの1例が、RACF (資源アクセス管理機能) と称する製品である。 RAC Fは、ファイルやCICS(顧客情報管理システム)ト ランザクションなど、アプリケーションに対するアクセ ス制御を提供し、ユーザのアクセス権限レベルおよびグ ループ化に関して階層本位になっている。RACFは、 「パスワード」本位のアクセス制御システムであり、ユ ーザ個人の識別と、その識別を検証するのに適したバス ワードをユーザが知っているかどうかに基づいて、アク セスが許可または拒否される。しかし、RACFは、単 一ホストシステム本位のものであり、別々の資源オブジ エクトのグループに関連づけられた複数のホストを使用 する、分散データ処理システムでは使用できない。とい うのは、このシステムでは、あるホストから別のホスト へのアクセス制御情報の交換が可能でないからである。

【0004】既知のアクセス制御システムのもう1つの 例が、AS/400である。AS/400システムは、 ケイパピリティ(資格)に基づくシステムであり、セキ ュリティは、それぞれの資源オブジェクトに基づいてい る。各ユーザは、そのユーザのシステム内でのケイパビ リティに基づいて、個々の資源オブジェクトにアクセス する権限を与えられる。AS/400システムは、ユー ザ・プロファイル、オブジェクト権限およびシステム値 をマシン自体のアーキテクチャ内で保持することによっ て、セキュリティを維持する。上記と同様に、このシス テムは、単一のホストによって制御される資源オブジェ 30 クトへのアクセスを制御する点では非常に効率的である が、複数のホストを含む分散データ処理システム内にあ る資源オブジェクトへのアクセスは制御できない。すな わち、あるホストによって制御されている資源オブジェ クトへのアクセス権を、第2のホストに登録されたユー ザが得ることはできない。

【0005】アクセス制御システムのもう1つの例が、 製品DB2(データベース2)である。この製品は、よ り柔軟なアクセス制御が可能であり、細分的なまたはバ ンドルされたアクセス制御権限を提供する。たとえば、 DB2システムは、システム管理用またはデータペース 操作用の特別な権限を利用できる。さらに、アクセス特 権を指定された権限または役割にまとめて、ユーザが、 そのユーザ個人の識別ではなく、そのユーザの肩書また は権限レベルに基づいて、特定の資源オブジェクトにア クセスできるようにすることができる。しかし、上記と 同様に、DB2システムは、非DB2アプリケーション とアクセス制御情報を交換する能力をもたない。

[0006]

夕処理システムでのアクセス制御を実現し、これによっ て、システム全体を通じてのアクセス制御情報の交換に よって、選択された資源オブジェクトへのアクセスを、 分散データ処理システム全体を通じて制御する方法が必 要であることは明白である。

【0007】したがって、本発明の1つの目的は、改良 されたデータ処理システムを提供することである。

【0008】本発明の他の目的は、分散データ処理シス テム内の複数の資源オブジェクトに対するアクセス制御 10 を実現する、改良された方法を提供することである。

【0009】本発明の他の目的は、分散データ処理シス テム内の複数の資源オブジェクトに対するアクセス制御 を実現し、分散データ処理システム全体を通じて、高速 かつ効率的なアクセス制御情報の交換を可能にする、改 良された方法を提供することである。

[0010]

【課題を解決するための手段】前述の目的は、以下に述 べるようにして達成される。本発明の方法を利用して、 複数の資源マネジャを有する分散データ処理システム内 で複数の資源オプジェクトに対するユーザ・アクセスの 制御を実現することができる。参照モニタ・サービスを 確立し、複数のアクセス制御プロファイルをそこに記憶 する。その後、ある資源マネジャによって制御される特 定の資源オブジェクトへのアクセスの試みに応答して、 選択されたアクセス制御プロファイルが、参照モニタ・ サービスとその資源マネジャの間で交換される。その 後、資源マネジャは、交換されたアクセス制御プロファ イルを用いて、その資源オブジェクトに対するアクセス を制御することができる。本発明の好ましい実施例で は、それぞれのアクセス制御プロファイルは、選択され たユーザ、選択された資源オブジェクト、選択されたユ ーザ・グループ、選択された資源オブジェクト・グルー プ、あるいは所定の1組の資源オブジェクトと、それぞ れが前記所定の1組の資源オブジェクトの少なくとも一 部分へのアクセスを許可されているユーザの選択された リストに関するアクセス制御情報を含む。

[0011]

【実施例】図面、特に図1を参照すると、本発明の方法 を実施するために利用される分散データ処理システム8 が示されている。図からわかるように、分散データ処理 システム8は、ローカル・エリア・ネットワーク(LA N) 10と32など複数のネットワークを含み、それぞ れのネットワークは、それぞれ複数の個々のコンピュー タ12および30を含むことが好ましい。もちろん、前 述のネットワークのそれぞれに、ホスト・プロセッサに 結合された複数の対話型ワーク ・ステーション (IW) S) を使用してもよいことは、当業者には理解されよ

【0012】このようなデータ処理システムでは一般的 【発明が解決しようとする課題】したがって、分散デー50なことであるが、それぞれのコンピュータは、記憶装置

14またはプリンタ/出力装置16あるいはその両方に 結合することができる。本発明の方法によれば、1つま たは複数の前述の記憶装置14を利用して、分散データ 処理システム8内の任意のユーザによって定期的にアク セスされるアプリケーションまたは資源オブジェクトを 記憶することができる。記憶装置14に記憶された前述 のアプリケーションまた は資源オブジェクトはそれぞ れ、当技術分野で周知の方式で資源マネジャに関連づけ られる。資源マネジャは、それに関連づけられたすべて の資源オブジェクトを維持し更新する責任を負う。

【0013】図1によれば、分散データ処理システム8 は、メイン・フレーム・コンピュータ18など、複数の メイン・フレーム・コンピュータをも含む。これらのメ イン・フレーム・コンピュータは、通信リンク22によ ってLAN10に結合することが好ましい。メイン・フ レーム・コンピュータ18は、LAN10用の遼隔記憶 装置として働く記憶装置20にも結合される。同様に、 LAN10は、通信リンク24を介し、サプシステム制 御装置/通信制御装置26および通信リンク34を通じ て、ゲートウェイ・サーバ28に結合される。ゲートウ 20 ェイ・サーバ28は、LAN32をLAN10にリンク する働きをする、独立のコンピュータまたはIWSであ ることが好ましい。

【0014】LAN32およびLAN10に関して上述 したように、資源オブジェクトは、記憶装置20内に記 憶され、記憶されたその資源オブジェクト用の資源マネ ジャとしてのメイン・フレーム・コンピュータ18によ って制御される。もちろん、メイン・フレーム・コンピ ュータ18は、地理的にLAN10から非常に遠く離れ た所にあってよく、同様に、LAN10も、LAN32 30 から離れた所にあってよいことが、当業者には理解され よう。すなわち、LAN32がカリフォルニアにあり、 LAN10がテキサスにあり、メイン・フレーム・コン ピュータ18がニューヨークにあってもよい。

【0015】この形式の既知の従来技術のシステムで は、個々のコンピュータ30のユーザが、メイン・フレ ーム・コンピュータ18に関連する記憶装置20に記憶 されたある資源オブジェクトにアクセスしたいと望む場 合、コンピュータ30のユーザが、メイン・フレーム・ る必要がある。これは、コンピュータ30のユーザが、 所望の資源オブジェクトへのアクセスを得るのに適当な パスワードを提示するために必要である。もちろん、こ の技法が、図1に示したデータ処理システムなどの分散 データ処理システムではうまく働かないことは、当業者 には理解されよう.

【0016】次に図2を参照すると、本発明の方法と共 に利用されるアクセス制御システムが、ブロック図で示 されている。図によれば、LAN10および32は破線 で示されており、メイン・フレーム・コンピュータ18 も同様である。いずれの場合も、資源オブジェクト4 2、48、54が、図1の分散データ処理システム8の それぞれの部分と関連づけて示されている。もちろん、 図の各オブジェクトは、分散データ処理システム8のそ れぞれの部分に関連する1つまたは複数の記憶装置に記 憶される。図に示されるように、LAN10は、選択さ れた資源オブジェクトを管理するために利用される1つ または複数の個別のコンピュータである、資源マネジャ 40を含む。LAN10の内部には、参照モニタ44も 確立されている。参照モニタ44は、本発明の方法によ れば、アクセス制御プロファイルを記憶するのに利用さ れるアプリケーションまたはサービスであり、アクセス 制御プロファイルは、選択されたユーザ、選択された資 源オブジェクト、選択されたユーザ・グループ、選択さ れた資源オブジェクト・グループ、あるいは所定の1組 の資源オブジェクトと、それぞれが前記所定の1組の資 源オブジェクトの少なくとも一部分へのアクセスを許可 されているユーザの選択されたリストに関するアクセス 制御情報を含む。

6

【0017】さらに図2を参照すると、LAN33の内 部に、当技術分野で周知の方式で資源オブジェクト48 へのアクセスを制御するために利用される、資源マネジ ャ46が示されている。同様に、参照モニタ50が、し AN32内に確立されている。前述したように、参照モ ニタ50を利用して、LAN32内の個々のユーザなら びにLAN32内に記憶されている資源オブジェクトに 関するアクセス制御プロファイルを記憶することが好ま

【0018】最後に、メイン・フレーム・コンピュータ 18は、1つまたは複数の資源オブジェクト54と関連 づけられた、資源マネジャ52を含むものとして図示さ れている。

【0019】本発明の重要な特徴によれば、資源オブジ ェクト42、48、54などの資源オブジェクトにアク セスを試みると、自動的に、1つまたは複数の参照モニ タ・アプリケーションに対して、関連する資源マネジャ が照会を行い、要求されたアクセスが許可されているか 否かを判定する。本発明の図示の実施例によれば、デー タ処理システム8に必要な参照モニタ・アプリケーショ コンピュータ18のセキュリティ・システムに登録され 40 ンは1つだけであるにもかかわらず、2つが図示されて いることに留意されたい。本発明の方法によれば、各資 源マネジャがすべて分散データ処理システム8内にある 状態で、単一の参照モニタ・アプリケーション間の通信 リンクが確立され(図1参照)、その結果、選択された 資源オブジェクトへのアクセスを、その参照モニタ内の プロファイルに記憶されたアクセス制御情報に従って制 御することができる。

> 【0020】このようにして、LAN32内のユーザ は、図1に示した通信リンク(22、24、34)を介 50 して、メイン・フレーム・コンピュータ18に関連する

資源オブジェクト54へのアクセスを要求できる。後で さらに詳しく説明するように、資源マネジャ52は、次 に、参照モニタ44または参照モニタ50あるいはその 両方に無会を行って、要求されたアクセスを許可するプ ロファイルが存在するか否かを決定する。存在する場合 は、そのプロファイル情報が、適当な参照モニタと資源 マネジャ52の間で交換され、資源オブジェクト54へ のアクセスが許可される。

【0021】次に図3を参照すると、本発明の方法によ 示されている。図に示すように、ブロック60で処理が 始まり、その後ブロック62に移って、あるオブジェク トまたはオブジェクト・グループ (42、48、54) 用のアクセス制御プロファイルが、関連する資源マネジ ャ (40、46、52) によって定義される。その後、 プロック64で、そのプロファイルが参照モニタ・アプ リケーション(44、50)に記憶される。次に、プロ ック66で、アクセス制御プロファイルの確立を必要と するオプジェクトが他にもまだあるか否かを判定し、存 在する場合には、ブロック62に戻って、それ以降繰り 20 返して統行する。

【0022】アクセス制御プロファイルを必要とする資 源オブジェクトが他にもうない場合は、ブロック68に 移って、関連する資源マネジャ(40、46、52) が、分散データ処理システム8内の1人または複数のユ ーザに対するアクセス制御プロファイルを確立する。そ の後、プロック70で、このようにして作成されたアク セス制御プロファイルを、関連する参照モニタ・アプリ ケーション(44、50)に記憶する。次にプロック7 2 で、アクセス制御プロファイルの作成を必要とするユ 30 スを拒否する。 ーザがデータ処理システム8内に他にまだいるか否かを 判定する。まだいる場合は、上述と同様に、ブロック6 8に戻って、追加のプロファイルを定義する。アクセス 制御プロファイルを必要とするユーザが他にもういない 場合は、プロック74で、処理は終了する。もちろん、 このようにして、1つの資源オブジェクト、資源オブジ ェクト・グループ、1人のユーザ、ユーザ・グループ、 あるいは所定の1組の資源オブジェクトと選択されたユ ーザ・グループに関するアクセス制御情報を含む様々な アクセス制御プロファイルを作成できることが、当業者 40 には理解されよう。

【0023】最後に、図4を参照すると、本発明の方法 による資源オブジェクトへのアクセスを示す、高水準の 流れ図が示されている。図に示すように、ブロック80 で処理が始まり、その後プロック82に移って、資源マ ネジャ(40、46、52)が、その資源マネジャの範 囲内にある資源オプジェクト(42、48、54)に対 するアクセス要求を受け取る。次に、プロック84に移 って、最も近くにある参照モニタ・アプリケーション (4.4.50) の照会を行って、問題の資源オブジェク 50 通じて制御する方法が実現された。

トまたはユーザに対するアクセス制御プロファイルが存 在するか否かを判定する。

【0024】次にプロック86で、適当なアクセス制御 プロファイルが局所で定義されているか否かを判定し、 定義されている場合には、ブロック88で、その特定の 資源オプジェクトへのアクセスが許可されているか否か を判定する。この判定は、当業者には理解されるよう に、定義されたアクセス制御プロファイルを、問題の資 源オブジェクトおよびユーザのパラメータと比較するだ るアクセス制御システムの確立を示す、高水準流れ図が 10 けのことである。その後、ブロック88での判定で許可 される場合、ブロック90で、資源オブジェクトへのア クセスが提供され、その後プロック92で処理が終了す

> 【0025】プロック86に戻って、アクセス制御プロ ファイルが局所で定義されていない場合は、ブロック9 4 で、適当なアクセス制御プロファイルがシステム内の どこかで定義されているか否かを判定する。定義されて いる場合は、ブロック96でそのプロファイルを検索 し、次にプロック88に戻って、選択された資源オブジ ェクトへのアクセスが許 可されているか否かを判定す る。その後、アクセスが許可される場合には、ブロック 90に移って、資源オブジェクトへのアクセスが行わ れ、その後処理が終了する。

> 【0026】必要とされるアクセス制御プロファイル が、分散データ処理システム8(図1参照)内のどこで も定義されていないか、または所望の資源オブジェクト へのアクセスが許可されていないとブロック88で判定 された場合は、ブロック98で、要求元へ適当なメッセ ージを送って、要求された資源オブジェクトへのアクセ

【0027】以上の説明を参照すれば、それぞれが資源 オプジェクトまたはユーザに関する1つまたは複数のア クセス制御プロファイルを含む、分散データ処理システ ム内の1つまたは複数の参照モニタ・アプリケーション を利用することによって、分散データ処理システム8内 のそれぞれのユーザが、システム内のすべての地点にあ るそれぞれの資源マネジャに登録する必要なしに、分散 データ処理システムの様々な部分にある複数の資源オブ ジェクトへのアクセスを制御できることが、当業者には 理解されよう。システム全体を通じたアクセス制御情報 を含むアクセス制御プロファイルを、高速かつ効率的に 交換できるようにすることによって、必要なアクセス制 御の決定が限られた数の位置で行われ、処理の効率が大 きく改善される。

#### [0028]

【発明の効果】分散データ処理システムでのアクセス制 御を実現し、これによって、システム全体を通じてのア クセス制御情報の交換によって、選択された資源オブジ エクトへのアクセスを、分散データ処理システム全体を 9

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の方法を実施するために利用できる分散 データ処理システムを示す図である。

【図2】本発明の方法と共に利用されるアクセス制御システムのブロック図である。

【図3】本発明の方法によるアクセス制御システムの確立を示す、高水準の流れ図である。

【図4】本発明の方法による資源オブジェクトへのアクセスを示す、高水準の流れ図である。

#### 【符号の説明】

8 分散データ処理システム

10 ローカル・エリア・ネットワーク (LAN)

12 コンピュータ

14 記憶装置

16 プリンタ/出力装置

18 メイン・フレーム・コンピュータ

20 記憶装置

22 通信リンク

24 通信リンク

26 サプシステム制御装置/通信制御装置

28 ゲートウェイ・サーバ

30 コンピュータ

32 ローカル・エリア・ネットワーク (LAN)

10

34 通信リンク

40 資源マネジャ

10 42 資源オブジェクト

4.4 参照モニタ

4.6 参照モニタ

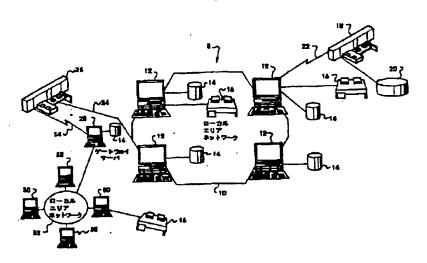
48 資顔オプジェクト

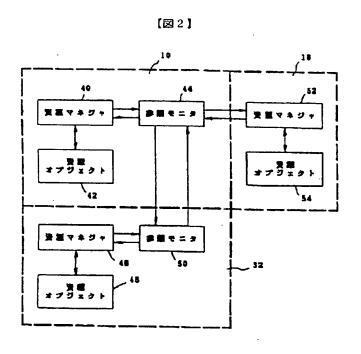
50 資源マネジャ

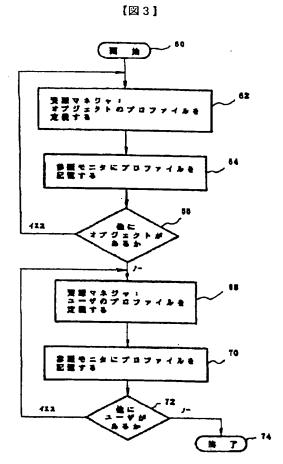
52 資源オプジェクト

54 参照モニタ

## 【図1】







[図4]

